引用文澈(3)

(19)日本国特許庁(JP)

(12)特許公報 (B2)

(11)特許番号

第2893019号

(45)発行日 平成11年(1999)5月17日

(24)登録日 平成11年(1999)2月26日

(51)Int. Cl. 6	•	•	識別記号
G06F	12/00		546
	13/00		355

FΙ

G06F 12/00 546 K 13/00 355

請求項の数27

(全17頁)

(21)出願番号 特願平10-117344 (73)特許権者 390009531 インターナショナル・ビジネス・マシーン (22)出願日 平成10年(1998)4月27日 ズ・コーポレイション INTERNATIONAL BUSIN (65)公開番号 特開平11-7407 ESS MASCHINES CORPO (43)公開日 平成11年(1999)1月12日 RATION 日次稽查審 平成10年(1998)10月23日 アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州 (31)優先権主張番号 08/854226 アーモンク (番地なし) (32)優先日 1997年5/月9E (72)発明者 ブレント・ツィオン・ハイルパーン (33)優先権主張国 米国 (US) アメリカ合衆国10536-2010 ニューヨー ク州カトナ ザ・テラス 26 US Serial Numbe 弁理士 坂口 博 (74)代理人 審査官 小田 浩 最終頁に続く

(54)【発明の名称】プロキシ階層におけるステージング/バッファリングを伴う動的プッシュ・フィルタリング方法

1

(57)【特許請求の範囲】

【請求項1】プッシュされたオブジェクトが階層中を下方に送信されるプロキシ階層においてその後プッシュされたオブジェクトを動的にフィルタリングする方法であって、

ブッシュされたオブジェクトに関連する利用状況情報を 階層中を上方に送信するステップと、

送信されたオブジェクト利用状況情報に基づいてその後 ブッシュされたオブジェクトをフィルタリングするステップとを含む方法。

【請求項2】 ブッシュされたオブジェクトが階層中を下方に送信されるプロキシ階層においてプッシュされたオブジェクトを動的にフィルタリングする方法であって、情報を総合しノード間で交換するステップと、

プッシュされたオブジェクトを、総合され交換された情

2

報に基づいてフィルタリングするステップとを含む方 法

【請求項3】前記フィルタリング・ステップがフィルタリングされたオブジェクトに関連するメタ情報を送信するステップをさらに含む、請求項2に記載の方法。

【請求項4】フィルタリング決定、選択された下位レベル・プロキシ/クライアントへのブッシュの成功裏の完了、利用状況情報、および階層内の他のプロキシ・ノードでのステージング決定のいずれかに基づいてオブジェ10 クトの適応ステージングを行うステップをさらに含む、請求項1に記載の方法。

【請求項5】 ブッシュされたオブジェクトがメタ情報のコンテンツ階層を含み、その後ブッシュされたオブジェクトをフィルタリングする前記ステップがプロキシ階層中を下方にメタ情報を送信するステップをさらに含む、

請求項1に記載の方法。

【請求項6】メタ情報を送信する前記ステップが、 オブジェクトの短い説明を階層中を下方に送信するステ ップと、

フィルタリングされたオブジェクトをプロキシ階層内で ステージングするステップとをさらに含む、請求項5に 記載の方法。

【請求項7】オブジェクトをステージングする前記ステ ップが、

ユーザ・プロファイルで示された潜在的なインタレスト 10 【請求項17】前記ステージング・ステップに応答し を有するすぐ下位のレベルのすべてのプロキシまたはク ライアント・ノードがオブジェクトを受信したか、ある いはステージング緊急度因数が所定および計算しきい値 を下回ったか、そのいずれかの後にステージングされた オブジェクトをパージするステップをさらに含む、請求 項4に記載の方法。

【請求項8】前記フィルタリング・ステップがさらに階 層内のすべての下位クライアント・ノードによるプッシ ュされたオブジェクトの総合利用状況およびプリファレ ンスを規定するステップをさらに含む、請求項1に記載 20 の方法。

【請求項9】オブジェクトがオブジェクト・グループに 分類され、各オブジェクト・グループの利用状況情報が 以前のユーザ要求パターンに基づく、請求項4に記載の

【請求項10】利用状況情報が下位レベル・プロキシま たはクライアントの要求パターンを含み、

前記プッシュされたオブジェクトを異なるグループに分 類するステップと、

プッシュされたオブジェクトのグループ分けを含む利用 30 4に記載の方法。 状況情報を総合しノード間で交換するステップと、

総合され交換された情報およびプッシュされたオブジェ クトのグループ化に基づいてプッシュされたオブジェク トをフィルタリングするステップとをさらに含む、請求 項1に記載の方法。

【請求項11】フィルタリング決定またはステージング 決定が帯域幅、オブジェクト・プロパティ、またはクラ イアント特性のいずれかの関数である、請求項4に記載

【請求項12】クライアント特性がユーザ・プロファイ ルまたはプリファレンス情報を含む、請求項11に記載 の方法。

【請求項13】オブジェクト緊急度標識をブッシュされ たオブジェクトに関連付けて階層中を下方に送信するス テップをさらに含み、

前記フィルタリング・ステップがオブジェクト緊急度標 識の関数である、請求項1に記載の方法。

【請求項14】緊急度標識を1つまたは複数の異なる階 層レベルに関連付けるステップをさらに含み、

前記ステージング・ステップが、緊急度標識の関数とし

てコンテンツ階層の 1 つまたは複数のレベルでオブジェ クトをステージングするステップを含む、請求項4に記 載の方法。

【請求項15】前記フィルタリング・ステップとステー ジング・ステップのいずれかがオブジェクト・サイズの 関数である、請求項4に記載の方法。

【請求項16】前記フィルタリング・ステップと前記ス テージング・ステップのいずれかがオブジェクトの寿命 または満了時間の関数である、請求項4に記載の方法。

て、プッシュされたオブジェクトのステージング・ステ ータスをブッシュされたオブジェクトへ送信するステッ プをさらに含む、請求項4に記載の方法。

【請求項18】プロキシ階層が、前記フィルタリング・ ステップと前記ステージング・ステップのいずれがが階 層内のすべてのサーバによっては実行されない異種プロ キシ階層を含む、請求項4に記載の方法。

【請求項19】PICS利用状況ラベルを作成し、PI CSカテゴリ値を使ってプロキシ階層の下位レベルでの 総合利用状況情報を表すステップをさらに含み、

前記送信ステップがPICS利用状況ラベルを使って総 合利用状況情報を階層中を上方に送信するステップを含 む、請求項2に記載の方法。

【請求項20】PICSステージング・ラベルを作成 し、PICSカテゴリ値を使ってプロキシ階層の所与の レベルにおけるステージングされたオブジェクトのステ ージング・ステータスを表すステップと、PICSステ ージング・ラベルを使ってステージング・ステータスを 階層中を下方に送信するステップをさらに含む、請求項

【請求項21】PICSプッシュ・ラベルを作成し、P ICSカテゴリ値を使ってブッシュされたオブジェクト の緊急度標識を表すステップと、PICSプッシュ・ラ ベルを使って緊急度標識を階層中を下方に送信するステ ップとをさらに含む、請求項4に記載の方法。

【請求項22】メタ情報プロトコルを使って階層中を情 報を送信する、請求項1ないし3、5、6、9ないし1 0、14ないし15、19ないし20または21のいず れか一項に記載の方法。

40 【請求項23】PISCプロトコルを使って階層中を情 報を送信する、請求項1ないし3、5、6、9ないし1. 0、14ないし15、19ないし20または21のいず れか一項に記載の方法。

【請求項24】PICSプッシュ・ラベルを作成し、P ICSカテゴリ値を使ってプッシュされたオブジェクト のサマリを表すステップと、PICSプッシュ・ラベル を使ってサマリを階層中を下方に送信するステップとを さらに含む、請求項4に記載の方法。

【請求項25】階層外のプロキシ・ノードについてのス テージング決定に基づいてオブジェクトの適応ステージ



ングを行うステップをさらに含む、請求項1に記載の方 法。

【請求項26】プッシュされたオブジェクトのストリー ムが階層中を下方に送信されるプロキシ階層において、 その後プッシュされるオブジェクトを動的にフィルタリ ングする方法であって、

プッシュ・ストリームにメタ情報の注釈を付けるステッ プと、前記の注釈付けステップに応答して、1つまたは 複数のプッシュされたオブジェクトをフィルタリングす るステップとを含む方法。

【請求項27】フィルタリング決定とステージング決定 のいずれかが、コンテンツ階層のレベルが異なると変わ る、請求項6に記載の方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、改良されたデータ 処理システムに関する。本発明の特定の態様は、プロキ シ・サーバの階層内でオブジェクトまたはドキュメント を送達する動的プッシュ (または同報通信) フィルタリ ブ・オブジェクトをワールド・ワイド・ウェブ (WW W) にプッシュする手順に関する。

【0002】用語集

本明細書で使用する用語の一部は辞書にある意味もある が、次の用語集も役立つであろう。

【0003】インターネット

一連のTCP/IPプロトコルを使用するネットワーク およびゲートウェイからなるネットワーク。

【0004】クライアント

クライアントとは、コマンドをサーバに発行してそのコ 30 マンドに対応するタスクを実行させるコンピュータであ

【0005】サーバ

他のコンピュータのコマンドに従ってタスクを実行する 任意のコンピュータがサーバである。ウェブ・サーバは 通常1つまたは複数のクライアントをサポートする。

【0006】ワールド・ワイド・ウェブ (WWWまたは ウェブ)

強調表示された言葉や関心がある語句(ハイバーリン ク)をクリックすることにより、サーバ間およびデータ 40 ペース間でインターネット・スイッチ上で情報を探すた めのインターネットのアプリケーション。インターネッ トWWWサーバはクライアントをサポートし、情報を提 供する。ウェブはすべての資源がURLとしてアドレス 指定され、HTMLを使ってURLに対応する情報を表 示し、他のURLへのポイント・アンド・クリックによ るインタフェースを提供するインターネットと見なすこ とができる。

【0007】ユニパーサル・リソース・ロケータ (UR L)

インターネット上の情報を一意的に識別またはアドレス 指定するための方法。Eメール・アドレスのウェブ・ド キュメント・パージョンまたは完全に資格があるファイ ル名。これらはハーパーリンクでアクセス可能である。 URLの1例は、「http://www.phili pyu. com: 80/table. html] であ る。ここでURLは4つの成分を備える。左から始め て、最初は使用するプロトコルを指定するもので、残り のロケータと":"で分離される。2番目は目標ホストの 10 ホスト名または I P アドレスである。これは左側が「/ /」で、右側が「/」または任意選択として": "で区切 られる。ポート番号は任意選択で、左側はホスト名 と「:」で区切られ、右側は「/」で区切られる。第4 の成分は実際のファイル名またはプログラム名である。 この例では、「、html」の拡張子がHTMLファイ ルであることを示している。

【0008】ハイパーテキスト・マークアップ言語(H TML)

HTMLはとりわけ、ドキュメントを作成し、ウェブ・ ング方式に関する。本発明のさらに特定の態様は、ウェ 20 クライアントから閲覧できる他のウェブ・ドキュメント に (ハイパーリンク経由で) 接続するためにウェブ・サ ーパが使用する言語である。

> 【0009】ハイパーテキスト転送プロトコル(HTT Pまたはhttp)

HTTPはクライアントからサーバへのすべての要求が 独立して扱われることを意味する無状態プロトコルの例 である。サーバは以前の接続の記録を持たない。URL の冒頭にある「http:」は要求元クライアントと目 標サーバが指定の資源に関してHTTPを使って通信を 行うことを示している。

【0010】インターネット・プラウザまたはウェブ・ ブラウザ

httpなどのインターネット・プロトコルを実行し、 その結果をユーザの画面に表示するクラフィカル・イン タフェース。ブラウザは、ユーザがインターネットの 「サーフィン」をする際に使用されるデスクトップ画 面、ディレクトリおよび検索ツールを備えたインターネ ットのツアー・ガイドとして機能できる。この適用例で はウェブ・ブラウザはワールド・ワイド・ウェブと通信 するクライアント・サービスである。

【0011】 クライアント・キャッシュ

クライアント・キャッシュは通常、クライアントがアク セスするオブジェクト用の1次キャッシュとして使用さ れる。WWW環境では、クライアント・キャッシュは通 常ウェブ・ブラウザによって実施され、現在の呼出し中 にオブジェクトをキャッシュする非持続性キャッシュで もよく、複数の呼出しにまたがってオブジェクトをキャ ッシュすることもできる。

【0012】キャッシング・プロキシ

50 クライアントのためにエージェントとして働いて、オブ



ジェクトのキャッシュされたコピーを見つける、ネット ワーク内の専用サーバ。キャッシング・プロキシは、ク ライアント・キャッシュからのキャッシュ・ミスの結果 として呼び出されるため、通常は2次またはそれ以上の レベルのキャッシュとして動作する。

【0013】HTTPデーモン(HTTPD)

ハイパーテキスト転送プロトコルおよび共通ゲートウェ イ・インタフェース機能を備えるサーバ。HTTPDは 通常、イントラネット上のマシンへのハードウェア接 続、およびTCP/IPカプリングなどインターネット 10 へのアクセスを提供する、アクセス・エージェントによ ってサポートされる。

【0014】ワールド・ワイド・ウェブ (WWWまたは ウェブ)の人気の急激な高まりに伴って、インターネッ ト上のトラフィック量も増加している。その結果、ウェ ブはネットワーク・パフォーマンスの主要なポトルネッ クになってきた。低速ネットワーク・リンクを介してサ 一バに接続されているユーザからドキュメントまたは情 報の要求があった場合、ユーザ・エンドではかなりの待 ち時間を覚悟しなくてはならない。要求されたドキュメ ントを「プル」するのに長時間待つという手間を避ける ための代替方法は、コンテンツ・プロバイダに該当する ドキュメントが使用可能になると同時にあらかじめ規定 したユーザ・プリファレンスまたはプロファイルに基づ いてユーザヘドキュメントを「プッシュ」させる方法で ある。

【0015】このプッシュ方法は、ネットワークからオ ーパフローする傾向がある。これは、ユーザのプリファ レンス指定が不適切になりがちなため、あまりにも多く のドキュメントがユーザの元にプッシュされることが原 30 因で起こる。

【0016】従来の「プル」方法では、アクセスの待ち 時間を減らす1つの方法は人気があるドキュメントまた はユーザに身近な情報のコピーをキャッシュすること で、そこからのアクセスの待ち時間はより短くなる。こ のキャッシングはネットワーク上のさまざまなポイント で実施できる。例えば、大きな大学や会社では独自のロ 一カル・キャッシュがあり、そこからネットワークの加 入したすべてのユーザがドキュメントを取り出すことが できる場合がある。場合によっては、クライアントのた 40 めのエージェントとして動作できる、キャッシング・プ ロキシと呼ばれる専用サーバが、ドキュメントのキャッ シュされたコピーを見つけるためにネットワーク中で実 施される。通常、キャッシング・プロキシは (1次) ク ライアント・キャッシュからのキャッシュ・ミスにのみ 関連しているため、2次またはそれ以上のレベルのキャ ッシュとして動作する。クライアント・キャッシュは通 常ウェブ・ブラウザの一部であり、現在の呼出し中にア クセスされたオブジェクトを記憶する(Mosaicで 実施されるような非持続性キャッシュ)、または、複数 50 の呼出しにまたがってアクセスされたドキュメントを記 億することができる。

【0017】一般的に、プロキシの階層はクライアント とサーバ(1つまたは複数の)によって構成される。コ ンピュータ・ネットワークでは、プロジェクト・プロキ シ、部門プロキシ、サイト・プロキシなどが1つまたは 複数存在する。インターネットのサービス・プロバイダ は各近隣、各下位地域、各地域などの1つまたは複数で プロキシを実施できる。クライアントまたはプロキシあ るいはその両方がキャッシング階層を形成する。厳密な 階層では、キャッシュ・ミスが生じると(クライアン ト)またはプロキシは、CERN HTTPキャッシュ で使われるHTTPインタフェースのようなキャッシン グ・プロキシ・インタフェースを介して階層のすぐ上位 レベルから欠落したオブジェクトを要求する。より最近 では、ハーベストにおいて、キャッシュ・ミス時に「兄 弟」または「近隣」キャッシュに問い合わせすることが できる (C. M. ブラウン (Brown) 他、「Harvest: A Scalable, Customizable Discovery and Access Syste n」コロラド大学、コンピュータ科学部、技術レポート CU-CS-732-94、1994年を参照)。いず れの場合も、キャッシングの決定は他のプロキシでキャ ッシングされたオブジェクトとは無関係にそれぞれのロ ーカル・プロキシで行われる。貫い換えると、キャッシ ングの決定はローカル・キャッシュのコンテンツまたは オブジェクト特性あるいはその両方の関数としてのみ実 行される。

[0018]

【発明が解決しようとする課題】以上のように、アッシ ュ・ベースのフィルタリングおよびプロキシ・サーバを 開発し、ビューワの実際の利用状況に基づくシステムが 必要である。さらに、ステージング決定がプッシュ・フ ィルタリング決定およびプッシュ・アクティピティの結 果に基づいて実行されるシステムおよび方法が必要であ る。また、プロキシ・サーバ間、コンテンツ・サーバと クライアント間での情報の送受信または交換によってブ ロキシ階層をより効果的に運用する必要がある。本発明 は上記の必要に関する。

[0019]

【課題を解決するための手段】上記の必要に応じて、本 発明は、実際の利用情報に基づくクライアントーサーバ 階層でプッシュ情報をフィルタリングする方法およびシ ステムを対象とする。利用状況情報は実際のオブジェク ト参照/アクセス・パターンを含むことができる。ステ ージング・キャッシュ・マネジャはサーバ(1つまたは 複数) で実施され、フィルタリングされたオブジェクト が後で要求された時点で高速アクセスを可能にできる。 【0020】プッシュされたオブジェクトが階層中を下 方に送信されるプロキシ階層においてプッシュされたオ ブジェクトを動的にフィルタリングする本発明による機





能を備えた方法は、プッシュされたオブジェクトに関連 する利用情報を階層中を上方に送信するステップと、そ の後、送信されたオブジェクト利用情報に基づいてプッ シュされたオブジェクトをフィルタリングするステップ を含む。

【0021】本発明の別の態様は、情報を総合してノード間で交換する追加ステップと、プッシュされたオブジェクトを、総合され交換された情報に基づいてフィルタリングする追加ステップを含む。このフィルタリング・ステップは、さらにフィルタリングされたオブジェクト 10に関連するメタ情報を送信するステップを含むことができる。

【0022】本発明のさらに別の態様は、フィルタリング決定、選択された下位レベル・プロキシ/クライアントへのプッシュの成功裏の完了、利用状況情報、および階層内の他のプロキシ・ノードでのステージング決定のいずれかに基づいてオブジェクトの適応ステージングを行うステップを含む。その他の機能によってプロキシ・サーバはステージングされたオブジェクトをタイムリにバージし、オブジェクトの冗長ステージングを削減する20ことによってより有効にキャッシュを管理することができる。

【0023】本発明のさらに別の態様では、ブッシュされたオブジェクトがメタ情報のコンテンツ階層を含み、その後ブッシュされたオブジェクトをフィルタリングするステップがプロキシ階層中を下方にメタ情報を送信するステップをさらに含む。

【0024】本発明の別の態様では、ブッシュ・フィルタリングはコンテンツ・レベルでのブッシュの決定を含む。フィルタリングの決定はタイトルまたはサマリ(コンテンツ全体ではなく)だけを次の(下位の)レベルの階層のいくつかのノードへブッシュすることでもよい。このように、フィルタリングの決定は次のどの(下位の)レベルのノードがブッシュを受信するかだけでなく、各ノードが受信するコンテント・レベルで可能である。次の(下位の)レベルのノードへのフィルタリングの決定はその次の(下位の)レベルのノードの下のすべてのユーザの利用状況の総合情報に基づくことができる。

【0025】本発明のさらに別の態様では、ブッシュさ 40 れたオブジェクトのストリームが階層中を下方に送信され、その後ブッシュされたオブジェクトを動的にフィルタリングする方法が、ブッシュ・ストリームにメタ情報の注釈を付けるステップと、注釈付けのステップに応答してブッシュされた1つまたは複数のオブジェクトをフィルタリングするステップを含む。

【0026】本発明のさらに別の態様では、インターネット環境で、PICSプロトコルを使って各種の情報を送信できる。まず、コンテンツ・プロバイダまたは上位レベルのプロキシ・ノードはPICSを使ってオブジェ 50

クトに注釈を付ける、すなわち、プッシュ・オブジェク トに関する情報の特性を指定できる。この情報はブッシ ユ・オブジェクトの緊急度または優先度、オブジェクト ・コンテンツのサマリまたはタイトル、グループ分類、 またはブッシュの送信元チャネル (識別) あるいはこれ らすべてを含むことができる。第2に、PICSを使っ てプッシュ・オブジェクトのプリファレンス情報の利用 状況を階層の下位レベルから上方に送信できる。これに はオプジェクト・グループ分類に基づく利用状況情報お よびユーザ・プリファレンスを含むことができる。第3 に、PICSを使って、それぞれのステージングされた オブジェクト(上位階層のいくつかまたはすべての)の ステージング状態を階層中を下方へ送信することができ る。この場合、PICSプロトコルを一般化して階層全 体にわたって情報の交換または送信を行うことができ る。より詳細に営えば、これらの各種の情報はPICS プロトコルを使ってオブジェクトのヘッダに記憶するこ とができる。各情報タイプについて新しいPICSラベ ルを定義してPICSカテゴリ値を特定の状況に対応さ せることができる。下位レベル・サーバ(またはクライ アント) はPICSカテゴリ値を解釈してプッシュまた はステージングの決定を効率化することができる。

[0027]

【発明の実施の形態】図1に本発明の機能を備えたプロ キシ・サーバの階層の全体アーキテクチャを示す。図に 示すように、クライアント(600...603)はプ ロキシ・サーバ (30...55) の階層 (レベル 0...レベル3)を介してインターネット(25)に 接続できる。この例に限って言うと、図示のプロキシ階 30 層は4つのレベルのプロキシ・サーバを含む。プロキシ 階層のレベルはいくつでもかまわず、クライアント(6) 00...603) は実際そのどのレベルにも接続でき ることを当業者なら理解するであろう。最高レベル(レ ベル0)のプロキシ(30)はインターネットに接続す る。レベル1のプロキシは2つ(35と37)あり、一 方のレベル1プロキシ35はレベル2のプロキシ(40 と43) に接続される。クライアント603はそのすぐ 上のレベル (レベル3) のプロキシ (50) に、次いで レベル2、1、0のプロキシ(40、35、30)に結 合される。クライアントは、インターネット(25)を 介して様々なウェブ・サイト (20) にアクセスするこ とができる。クライアントはステージングおよびユーザ 情報を管理するためそれ自体のクライアント・プロキシ を有することができる。プロキシ・サーバの階層は1つ のクライアント (600) と単一のプロキシ・サーバを **「含むこともできることを当業者なら理解するであろう。** 【0028】 クライアント (603) から見ると、ある 種のプロキシ(55、43、および37)はそのプロキ シ階層の一部ではない。代表的な通信パスがすぐ上位レ

ベルのプロキシ経由であるが下位レベルのプロキシは直

接インターネットの他の上位レベルのプロキシへ通信が 可能であることを当業者なら理解するであろう。

【0029】従来のプロキシ階層では、ブッシュされたオブジェクトの受信後、オブジェクトは次の(下位の)レベルのプロキシへ下方にブッシュされる。他方、ローカルに使用できないオブジェクトでの「ブル」要求の場合、欠落オブジェクトの要求は次の上位レベルのブッシュに対して行われる。上位レベル・プロキシが以前にオブジェクトをステージングした場合、このプロキシはオブジェクトを下方に渡す。そうでない場合、このプロキ 10シは上位レベル・プロキシからオブジェクトを入手しようとする。入力されたオブジェクトはそのオブジェクトを要求している次の下位レベルのプロキシへ下方に渡される。

【0030】図1はオブジェクトおよび要求の情報のフローを表す論理接続だけを示す図であることに注意されたい。この図は物理的接続図ではない。論理接続は作業負荷やノードまたはリンク障害などの物理的イベントによって変わる場合がある。オブジェクトのタイプが異なれば、ユーザへ到達する論理バスも異なる場合がある。【0031】概観すると、本発明のサーバ(30...50)は、オブジェクトと共にブッシュ・オブジェクトおよびそのステージングの決定に関する情報を次の(下位の)レベルのプロキシへブッシュする。実際、それ自体のステージングの決定だけでなく、上位階層全体のステージングの決定(1つまたは複数の)を下方に渡すことができる。

【0032】本発明は階層の上下方に情報を効率的に送 信するための機能をさらに備える。httpを実施する 場合、情報交換は既存のウェブ・プロトコルを使ってオ ブジェクト・ヘッダ内に含めることができる。PICS (「インターネット・コンテンツ選択用プラットフォー ム」) は電子コンテンツに関するメタ情報を送信する方 法を規定する。PICSはウェブ・コンソーシアム・プ ロトコル勧告である (http://www.w3.o rg/PICSを参照)。PICSは「このコンテンツ にどれくらいの量のnudity (ヌーディティ) が関 連付けられているか」などの値ベースの評価ラベルを昇 進するために初めて使用されたが、メタ情報のフォーマ ットと意味は完全に一般的である。PICSでは、電子 40 コンテンツのメタ情報が「評価サービス」または情報の 生成源および予定利用状況に従ってグループ分けされそ のグループの1つの中で情報の任意の数のカテゴリまた はディメンションを送信できる。各カテゴリには許され る値の範囲があり、特定の1件のコンテンツについて、 特定のカテゴリが単一または複数の値をとることができ る。さらに、メタ情報グループ(「PICSラベル」と して知られている) は満了情報を含むことができる。ま た、PICSが複数の電子コンテンツに適用する機能も ある。特定の1件の電子コンテンツのPICSラベルは 50

独立してコンテンツに追加またはそこから削除できる。 【0033】例えば、「評価サービス」フィールドが 「Safesurf」評価システムに従って値ベースの 評価ラベルを含むことを示す単一のPICSラベルを付 けたサーバへイメージ・ファイルを送信することができ る。本発明によれば、イメージ・ファイルは企業プロキ シ通過する際に「評価サービス」フィールドがプロキシ ・ステージング情報を含むことを示す第2のPICSラ ベルを受信することができる。部門プロキシを通過する 際に第2のPICSラベルをはがすことができる。この ように、クライアント・コンピュータは第1のPICS ラベルだけを参照することができる。httpプロトコ ルはPICSをサポートする要求ヘッダおよび応答ヘッ ダを増強している。NNTPなどの他の共通アプリケー ション・プロトコルを規定する技術機関もPICSサポ ートを追加することを考慮している。こうしたプロトコ ルの一部として、要求によって、所望のPICSラベル のタイプのリストを含めることもできる。またPICS は中央のラベル局サーバからPICS情報を受信する照 会フォーマットを規定している。PICSラベルの例 は、(PICS-1.1 "http://the.ra ting. service"label for "ht tp://the.content"exp"1997. 07.01T08:15-0500°r (n4s3v2) 10))で、ここで「n」、「s」、「v」、「l」は

12

【0034】好ましい実施形態では、3つの異なるPICSラベルが使用される。プッシュ・ラベルまたは(P-ラベル)と呼ばれる第1の種類のPICSラベルはコンテンツ・プロバイダまたは上位レベルのプロキシが使用してオブジェクトの注釈付け、すなわち、プッシュ・オブジェクトの特性を指定したりそれに関する情報を指定する。このラベルは次のカテゴリのいずれの組み合わせも含むことができるがそれだけには限定されない。

各種メタ情報タイプの送信名、このコンテンツの適用可

能な値は4 (nの場合)、3 (sの場合)、2 (vの場

合)、および0 (1の場合)である。ID「http:

//the. rating. service」を認識す

るソフトウェアだけがこれらのカテゴリおよび値の解釈

・が可能であろう。

【0035】・緊急度カテゴリ:「緊急度」カテゴリの 値はオブジェクトを下方にプッシュする緊急度を示す。 そのカテゴリ値として「UV」を定義する。

【0036】・サマリ・カテゴリ:「サマリ」カテゴリの値はブッシュ・オブジェクト/ドキュメントの短いサマリを示す。より一般的なケースでは、1つのオブジェクトを複数の詳細レベルで指定できる。このコンテンツ階層は上記の3つ以上のレベル(フル・コンテンツおよびサマリ)からなることができる。例えば、別のタイトル・レベルを含むことができる。ニュース・オブジェクトの場合、「テロリストがショッピング・センタに爆弾

をしかけて2名が死亡した。」のサマリとニュースの全コンテンツである「爆弾の爆発」などのタイトルを含むことができる。それぞれの追加のコンテンツ・レベルの別のカテゴリを使ってタイトルなど追加のコンテンツ・レベルをPーラベルで指定できる。この例には、オブジェクト・タイトルの「タイトル」カテゴリがある。さらに、サマリ・カテゴリに全オブジェクト(すなわち、全コンテンツ)からの異なる緊急カテゴリ値を指定もできる。例えば、より高い緊急度カテゴリ値をサマリに指定できる。

【0037】・グループ・カテゴリ:「グループ」カテゴリの値はオブジェクトの分類を示す。例えば社内報の同報通信の場合、代表的なグループ・カテゴリ値は「企業」、「HR」、「部門」、「競合他社」などを含むことができる。グループ・カテゴリを導入する第1の目的は、ユーザ情報(次節で説明する)をグループ・カテゴリが収集できるようにし、グループ・カテゴリによるプッシュを可能にすることである。

【0038】・チャネル・カテゴリ:「チャネル」カテゴリの値は同報通信チャネルまたはコンテンツ送信源を 20 示す。例えば、内部企業チャネル、またはPOINTC AST (http://www.pointcast.com)の商標でPointcast, Inc.から利用できる外部チャネルである。異なるチャネルは異なるグループ・カテゴリを備えることができる。

【0039】好ましい実施形態では、1つのグループ・カテゴリおよび1つのチャネル・カテゴリが形態を簡素化すると議論される。当業者は複数のグループまたはチャネル・カテゴリあるいはその両方への一般化は容易であるーチャネルごとに別々にグループ単位で統計情報が30保持され、ブッシュ・フィルタリングの決定がオブジェクト・グループに対して利用状況に基づいてなされるためーことを理解するであろう。

【0040】ユーザ・ラベル(Uーラベル)と呼ばれる第2の種類のPICSラベルを使って階層の下位のレベルから上方にプッシュ・オブジェクトの利用またはプリファレンス情報を送信できる。このラベルは次のカテゴリのいずれの組み合わせも含むことができるがそれだけには限定されない。

【0041】・利用状況 (usage) カテゴリ:「利用状況」カテゴリの値はオブジェクト (オブジェクト・グループ内の) はどのくらいの頻度で下位階層で参照/アクセスされているかを示す。このカテゴリ値は「RV」で示される。

【0042】・プリファレンス・カテゴリ:「プリファレンス」カテゴリの値はユーザがプロファイル指定によって指定する興味がある対象を示す。プロファイル情報はユーザの興味が変わって更新しなくなると廃止できる。このカテゴリ値は「PV」で示される。

【0043】「ステージング」ラベル (C-ラベル)と 50 は光記憶メディア、およびCPU (200)によるデー

呼ばれる第3のタイプのPICSラベルはプロキシがオブジェクトが階層を通過する際に動作情報(キャッシング/ステージング情報などの)を送信し、共用するために使用する。このラベルは次のカテゴリのいずれの組み合わせも含むことができるがそれだけには限定されない

【0044】・ステータス・カテゴリ:「ステータス」カテゴリの値はオブジェクトが上位カテゴリ内でステージングされるかまたはステージングの方法あるいはその両方を示す。このラベルはそれぞれの上位レベル階層でオブジェクトがステージングされるかどうか指定できる。コンテンツ階層が使用できる場合、カテゴリ値は全ドキュメントとサマリのどちらをステージングするかをさらに示すことができる。

【0045】オブジェクトのステージング・ステータスは「CV」で示される。任意のプロキシでCV値を決定する方法の1つを以下に説明する。例えば、2進値表記を使って次のようにCV値を決定できる。n番目のレベルのプロキシの場合、下方に渡されるオブジェクトのCV値はn個のピットを備え、k番目のピットには(nーk)レベルのプロキシが階層内を下方にオブジェクトをステージングした場合は1となる。そうでない場合、k番目のピットは0になる。さらに、ステージング・ステータス情報を使って、オブジェクトをすぐ上位のレベルのプロキシに要求せずに、オブジェクト要求をオブジェクトをステージングした可能性が高い最も近い上位のレベルのプロキシへ転送することもできる。

【0046】図1を再度参照して、例えばオブジェクト AのCV値を考える。レベル0プロキシ(30)とレベ **ル2プロキシ(40)はオブジェクトAをステージング** し、レベル1プロキシ(35)はオブジェクトAをステ ージングしていないものとする。レベル3プロキシ50 へ下方に渡されたオブジェクトAのCV値はこの場合 「101」 (2進値) または5 (10進値) になる。プ ロキシ35オブジェクトプロキシ40へ下方に渡された オプジェクトAのCV値はそれぞれ「1」と「10」で ある。階層内でステージング・ステータスを表す別の方 法もあることを当業者は理解するであろう。これより簡 索ではあるが正確さが低い方法として、単一のピットを 使っていずれかの上位レベルのプロキシがオブジェクト をステージングしたかどうか表す方法がある。ピットが オンの場合、上位レベル・プロキシがオブジェクトをス テージングしている。そうでない場合、どの上位レベル のプロキシもオブジェクトをステージングしていない。 【0047】図2に図1のプロキシ・サーバのアーキテ クチャの詳細例を示す。慣例として、プロキシ・サーバ はCPU(200)、ディスク(205)、持続性デー タまたはプログラム/コード記憶用の磁気、電子、また

タまたはプログラムあるいはその両方の動的アクセスま たは実行あるいはその両方を行うためのメモリ (20 7)を含む。本発明の精神と範囲を逸脱することなく、 メモリ(207)内にインスタンス化された1つまたは 複数のコンポーネントがディスク (205)、ネットワ ーク(25)他のサーバから直接アクセスして保守で き、複数のサーバに配布できることを当業者は理解する であろう。好ましくはCPU (200) 上で実行可能な ソフトウェアとして具体化されたプロキシ・サーバの3 つの主要コンポーネントは、プッシュ・ハンドラ (22 0)、欠落プッシュ・オブジェクト要求ハンドラ(24 0)、およびヘッド要求ハンドラ(260)である。こ れらのコンポーネントについてはそれぞれ図5、10お よび4を参照しながら以下に詳述する。

【0048】メモリ(207)は本発明の機能に関連し たいくつかのその他の構造を含む。図8を参照しながら 以下に詳述するように、キャッシュ (270) は各プロ キシ・ノードで保守される。プッシュがフィルタリング された場合にキャッシュを使ってアッシュ・オブジェク トをステージングする。オブジェクトを後に要求する場 20 合、この手順でアクセス時間が短縮される。キャッシュ がディスク(205)などの記憶階層の下位レベルまで 拡張できることに注意されたい。したがって、プロキシ 内のキャッシングまたはステージングされたオブジェク トは階層のどのレベルにも常駐できる。図4を参照しな がら以下に詳述するように、それぞれの次のレベルのノ ードの総合ユーザ情報はユーザ情報280が示すように 保守されてフィルタリングの決定を支援する。図8を参 **照しながら以下に詳述するように、それぞれのステージ** ングされたオブジェクトに関連する一定のオブジェクト 情報290(UVなどの)はフィルタリングの決定のた めに保守される。このことは、図10を参照しながら以 下に詳述するように、ステージングされたオブジェクト をパージするかどうかについての後の決定に影響する。 【0049】図3に本発明の機能を備えたプロキシ・サ 一パ論理の例を示す。図示のように、ステップ310で プロキシ・サーバは入力待ち状態となる。ステップ31 5で、受信した入力によって、処置が分岐する。受信し た入力(次の上位レベルから)がプッシュの場合、ステ ップ320でプッシュ・ハンドラ320が呼び出され る。プッシュ・ハンドラの詳細例は図5を参照しながら 後述する。ステップ330で、受信した入力が欠落プッ シュ・オブジェクト要求の場合、欠落アッシュ・オブジ ェクト要求ハンドラ240がステップ335で呼び出さ れる。欠落プッシュ・オブジェクト要求ハンドラ240 は上位レベル・プロキシ・ノードによってフィルタリン グされたオブジェクトに関して下位レベル・プロキシ (またはクライアント)からの要求を処理する。 欠落プ ッシュ・オブジェクト要求ハンドラの詳細例は図10を 参照しながら後述する。ステップ350で、受信した入 50

力がヘッド要求の場合(下位レベル・プロキシまたはク ライアントからの)、ステップ360でヘッド要求ハン ドラ260が呼び出される。ヘッド要求ハンドラ260 はHTTPヘッド要求を処理して下位レベル・プロキシ からのユーザ情報を送信する。。ヘッド要求ハンドラの 詳細例は図4を参照しながら後述する。ステップ350 で、本発明の対象ではない他のタイプの入力について (従来のHTTP「プル」要求またはFTP要求な ど)、該当するミセレニアス・ハンドラ (370) が呼 び出される。

16

【0050】図4にヘッド要求ハンドラ(260)の例 を示す。図示のように、ステップ410でプロキシは次 の下位レベル・ノードiから受信したヘッド要求がヘッ ダ内にユーザ・ラベル (U-ラベル) を含むかどうかチ エックする。U-ラベルは関連するカテゴリ値がそれぞ れRVとPVで表される利用状況およびプリファレンス の2つのカテゴリを含む。次の下位レベル・ノードiの それぞれについて、プロキシ・サーバはメモリ内にその 利用状況とプリファレンス・カテゴリ値をユーザ情報 (280) のRV(i) とPV(i) 内にそれぞれ保守 する。ステップ420で、RV(i)およびPV(i) はノードiの新たに受信した値に合わせて更新される。 ステップ430で、プロキシ・ノードは総合利用状況と プリファレンス値(それぞれRVnodeおよびPVn odeで示されている)をすべての次の下位レベルのノ ードにわたって保守する。これらの2つの平均方法を更 新する際は指数平均法を用いることが好ましい。より詳 細に含えば、PVnodeはその現在の値プラス新しい PV(i)と旧PV(i)値の差の小数部分に設定され る。この一例は小数部分が0.5である。RVnode 値も同様に設定される。ステップ440で、HTTPへ ッダ中の他の情報を処理することができる。この一例は オブジェクトが最後に変更された時点に基づくオブジェ クトの「新鮮度」をチェックすることである。

【0051】図5にプッシュ・ハンドラ220の例を示 す。図示のように、ステップ510で次の(上位)レベ ルからプッシュされたオブジェクトが全オブジェクトの 場合、すなわち、ヘッダだけではなく全コンテンツの場 合、ステップ515でプッシュ・オブジェクト・フィル タリング・ルーチンが呼び出され、次の下位レベル・ノ ード (1つまたは複数) へのプッシュのフィルタリング 決定がなされる。プッシュ・オブジェクト・フィルタリ ング・ルーチンの詳細例は図6を参照しながら後述す る。ステップ520で、このノードのオプジェクトをス テージングするかどうか決定するため、ステージング決 定ルーチンが呼び出される。ステージング決定ルーチン の詳しい例については、図8に関して述べる。ステップ 510で、上位レベル・プロキシからサマリ情報だけが プッシュされた場合、ステップ525でプッシュ・サマ リ・フィルタリング・ルーチンが呼び出され、サマリを

下位レベル・ノードへプッシュするかどうか決定され る。プッシュ・サマリ・フィルタリング・ルーチンの詳 細例は図7を参照しながら後述する。ステップ530で フッシュ実行ルーチンが呼び出されて下位レベル・ノー ドへのブッシュが実行される。ブッシュ実行ルーチンの 詳細例は図11を参照しながら後述する。

【0052】図6にプッシュ・オブジェクト・フィルタ

リング・ルーチンの例を示す。ステップ610で、イン デックス変数iが0に初期化される。ステップ610 で、インデックス変数iが次の下位レベルのノードの数 10 Nより小さい場合、ステップ615でiの値が例えば1 インクリメントし、プッシュ決定変数P(i)が例えば 0に初期化される。ステップ620で、オブジェクトの プッシュ (UV) の緊急度レベルが緊急プッシュしきい 値(PTH)より大きく、PV(i)が0より大きい場 合(複数の下位レベルユーザがオブジェクト内にプロフ アイルなどによってインタレストを指定した場合)、ス テップ660でプッシュ決定が選択され (P (i) が1 に設定され)、全オブジェクトがノードiへプッシュさ れる (図11のステップ1120を参照)。 そうでない 20 場合、ステップ630で、(論理)関数F(RV (i), PV(i), UV)、すなわち、オブジェクト のプロパティ(例:UV)と、オブジェクトユーザ特性 (例:RV(i) およびPV(i)) の関数が呼び出さ れ、フィルタリング決定を行う。F(RV(i), PV (i), UV)が真の場合、ステップ660が実行され てP(i)は1に設定され、全オブジェクトがノードi ヘプッシュされる。F(RV(i), PV(i), U V) の簡素な例は論理式 ((RV (i) UV>QTH) and (PV(i)>0) である。ただし、QTHは1 などのしきい値である。より複雑なF関数を設計してオ ブジェクトの帯域幅またはサイズあるいはその両方の因 数を考慮できる。例えば、別のF(RV(i),PV (i), UV) ε ((RV(i)UV>WTH) and (PV(i)>0)の論理式で表すことができる。ただ し、WTHはオブジェクト・サイズと共に増加し、利用 可能な帯域幅と共に減少するしきい値である。WTHは ドキュメントの満了時間を考慮することもできる。この 値を満了時間が長いオブジェクトに関して低く設定でき る。ステップ 6 4 0 で、 (論理) 関数 G (R V (i), PV(i))が呼び出され、プッシュ・サマリ決定が実 行される。G(RV(i), PV(i))の例は論理式 ((RV(i)>0) and (PV(i)>0)る。F関数と同様に、より複雑なG関数を設計して帯域 幅などの他の因数をプッシュ・サーバの決定で考慮する ことができる。ステップ650で、P(i)は0.5に 設定され、サマリは下方にノードiへプッシュされる。 【0053】図7にプッシュ・サマリ・フィルタリング

・ルーチンの例を示す。ステップ710で、インデック

デックス変数iが次の下位レベルのノードの数Nより小 さい場合、ステップ730でiの値が例えば1インクリ メントする。ステップ740で、関数G(RV(i), PV(i))が呼び出され、ブッシュ・サマリ決定が実 行される(これはステップ640に呼び出される関数と 同じ関数である)。ステップ740で、G関数が真の場 合、ステップ750でP(i)は0.5に設定され、サ マリは下方にノードiヘアッシュされる(図41のステ ップ1140を参照)。

【0054】図8にステージング決定ルーチンの例を示 す。ステップ810で、オブジェクト〇の「ステージン グ緊急度」因数が計算される。この因数はCacheU (O) として表される。オブジェクトのステージング緊 急度の計算論理の例は図9を参照しながら以下に詳述す る。ステップ815で、CacheU(O)の値は上位 レベル・プロキシにあるオブジェクト〇のステージング ・ステータスに基づいて下方に調整できる。ステージン グ・ステータス情報はHTTPヘッダのステージング・ ラベル(Cーラベル)に指定される。オブジェクトOが どこかの上位レベル・プロキシ・キャッシュですでにス テージングされている場合、それを現在のノードでステ ージングする必要は減少する。ステップ820で、Ca cheU(O)が0より大きい場合、ステップ830 で、空間量 (S) が (1) オブジェクトOよりもステー ジング緊急度が低いすべてのオブジェクト0jによって 占められているか、(2)利用可能、すなわち、現在使 用されていないかが判定される。ステップ840でSが オプジェクト〇のサイズ(〇)より大きいと判定された 場合、ステップ850でオブジェクト〇のCV値が更新 されて現在のノードでステージングされたことを示す。 詳細に言えば、元のCV値は2倍して1を加えて新しい CV値とすることができる。ステップ870で、オブジ ェクト〇はキャッシュ (270) に記憶され、オブジェ クトに関連するCV、UV、およびChacheUの値 はメモリのオブジェクト情報 (290) 部分に記憶され る。オブジェクト〇は必要に応じて、ステージング緊急 度がより低い値を持つ他のオブジェクトと交換できる。 ステップ820でCacheU(O)の値がゼロの場 合、オブジェクトはステージングされず、CV値は更新 されてこのプロキシでステージングされていないことを 示す。具体的には、元のCV値に2を掛けて新しいCV 値を得ることができる。さらに、オブジェクトのC-ラ ベルはステップ850またはステップ880で生成され た新しいCV値をとり、オブジェクトが階層中を下方に プッシュされる際のステージング・ステータスを示す (図11のステップ1100を参照)。

【0055】本発明の精神と範囲を逸脱することなく、 さまざまなキャッシュ組込み処理が可能であることを当 業者は理解するであろう。例えば、今まで要求がなかっ ス変数:は0に初期化される。ステップ720で、イン 50 たとしても新しいカテゴリ内のオブジェクトを空間変数



単位でステージングすることができる。

【0056】図9にオブジェクト〇のステージング緊急度の計算論理の例を示す。ステップ905で、ステージング緊急度の値CacheU(0)が例えば0に初期化される。ステップ910で、インデックス変数iが0に初期化される。ステップ920で、インデックス変数iが次の下位レベルのノードの数Nより小さく、ステップ930でプッシュ決定変数P(i)が1でない場合、ステップ940でCacheU(0)はRV(i)UV(0)だけインクリメントする。ステップ920に戻る。ステップ920でi>Nの場合、処理は終了する。

【0057】図10に欠落プッシュ・オブジェクト要求ハンドラ(240)の例を示す。ブッシュ・オブジェクトのがフィルタリングされ、その後下位レベル・ノードから要求された場合、ステップ1005でオブジェクトのが現在のノードでステージングされているか判定される。ステージングされている場合、ステップ1010でオブジェクトはそのCーラベルにCV値を挿入して要求されたノードへ返送される。ステップ1020で、オブジェクト0のステージング緊急度の値が再び計算される。ステップ1030で、この値がゼロまで低下した

(オブジェクト上のインタレストを持つすべての次の下位レベルのノードがそのオブジェクトのコピーを受信した)場合、または何か別の規定値もしくは計算値にまで低下した場合、ステップ1040でオブジェクトOはもはやステージングされない。ステップ1005で、オブジェクトがステージングされない場合、ステップ1080で要求は上位レベル・プロキシ・サーバまたはコンテンツ送信元へ転送される。

【0058】図11にプッシュ実行ルーチンの例を示す (図5、ステップ530)。ステップ1100で、オブ ジェクトのCV値(図8のステップ850または880 から)がHTTPヘッダのC-ラペルに挿入される。ス テップ1120で、オブジェクトO全体がP(i)が1 に等しいすべての次の下位レベルのノードへプッシュさ れる。ステップ1140で、オブジェクト0のサマリ・ ヘッダがP(i)が0.5のすぐ下のレベルのすべての ノードにプッシュされる。ステップ1160で、あるノ ードiへのプッシュが不成功の場合(リンクまたはノー 40 ド障害もしくはモービル・クライアントがアクセス不 能)、P(i)値がゼロにリセットされる。さらに、オ ブジェクト〇のステージング決定ルーチン(図5のステ ップ520)がチェックされる。ステージング決定出力 がオブジェクトのステージングを実行しない場合、ステ ージング決定ルーチン (図8)-は新しいP(i)値のセ ットを指定して再呼び出され、プッシュの一部が失敗し たためにオブジェクトを今ステージングするかどうかを 決定する。

【0059】プロキシの一部がフィルタリング・プロト 5

コルに適合せずコラボレーションに参加しない従来のプロキシである異機種プロキシ・サーバ環境では動的プッシュ・フィルタリングが有効であることを当業者は理解するであろう。

20

【0060】本発明の好ましい実施形態で、ウェブ・サーバの一般のブッシュ・フィルタリング方式について説明してきた。ただし、本発明はブッシュ対象のオブジェクトが同様の特性を備えるいかなる種類の状況にも適用可能で、必ずしもインターネットやWWの適用分野に限定されないことを当業者は理解するであろう。

【0061】本発明の好ましい実施形態は階層の親ノードおよび子ノード間のステージングを伴う協動的なブッシュ・フィルタリングであるが、兄弟ノード間のコラボレーションを含めるように容易に適合させることができる。例えば、上位階層でプロキシが要求されたオブジェクトをステージングしていない場合、プロキシから兄弟プロキシへ照会ができる。さらに、図8のステージング決定を、兄弟ノードを含め、だだしこれに限定されず、階層外のプロキシ・ノードのステージング決定の因数に容易に適応させてそのステージング決定に使用することができる。

【0062】まとめとして、本発明の構成に関して以下の事項を開示する。

【0063】(1) ブッシュされたオブジェクトが階層中を下方に送信されるプロキシ階層においてその後プッシュされたオブジェクトを動的にフィルタリングする方法であって、ブッシュされたオブジェクトに関連する利用状況情報を階層中を上方に送信するステップと、送信されたオブジェクト利用状況情報に基づいてその後プッシュされたオブジェクトをフィルタリングするステップとを含む方法。

- (2) ブッシュされたオブジェクトが階層中を下方に送信されるプロキシ階層においてブッシュされたオブジェクトを動的にフィルタリングする方法であって、情報を総合しノード間で交換するステップと、ブッシュされたオブジェクトを、総合され交換された情報に基づいてフィルタリングするステップとを含む方法。
- (3) 前記フィルタリング・ステップがフィルタリング されたオブジェクトに関連するメタ情報を送信するステップをさらに含む、上記(2)に記載の方法。
- (4) フィルタリング決定、選択された下位レベル・プロキシ/クライアントへのブッシュの成功裏の完了、利用状況情報、および階層内の他のプロキシ・ノードでのステージング決定のいずれかに基づいてオブジェクトの適応ステージングを行うステップをさらに含む、上記
- (1) に記載の方法。
- (5) プッシュされたオブジェクトがメタ情報のコンテンツ階層を含み、その後プッシュされたオブジェクトをフィルタリングする前記ステップがプロキシ階層中を下50 方にメタ情報を送信するステップをさらに含む、上記

- (1) に記載の方法。
- (6)メタ情報を送信する前記ステップが、オブジェクトの短い説明を階層中を下方に送信するステップと、フィルタリングされたオブジェクトをプロキシ階層内でステージングするステップとをさらに含む、上記(5)に記載の方法。
- (7) オブジェクトをステージングする前記ステップが、ユーザ・プロファイルで示された潜在的なインタレストを有するすぐ下位のレベルのすべてのプロキシまたはクライアント・ノードがオブジェクトを受信したか、あるいはステージング緊急度因数が所定および計算しきい値を下回ったか、そのいずれかの後にステージングされたオブジェクトをパージするステップをさらに含む、上記(4)に記載の方法。
- (8) 前記フィルタリング・ステップがさらに階層内のすべての下位クライアント・ノードによるブッシュされたオブジェクトの総合利用状況およびプリファレンスを規定するステップをさらに含む、上記(1)に記載の方法。
- (9) オブジェクトがオブジェクト・グループに分類さ 20 れ、各オブジェクト・グループの利用状況情報が以前のユーザ要求パターンに基づく、上記(4)に記載の方法。
- (10)利用状況情報が下位レベル・プロキシまたはクライアントの要求パターンを含み、前記プッシュされたオブジェクトを異なるグループに分類するステップと、プッシュされたオブジェクトのグループ分けを含む利用状況情報を総合しノード間で交換するステップと、総合され交換された情報およびプッシュされたオブジェクトのグループ化に基づいてプッシュされたオブジェクトを 30フィルタリングするステップとをさらに含む、上記
- (1) に記載の方法。
- (11) フィルタリング決定またはステージング決定が 帯域幅、オブジェクト・プロパティ、またはクライアン ト特性のいずれかの関数である、上記(4)に記載の方 法。
- (12) クライアント特性がユーザ・プロファイルまた はプリファレンス情報を含む、上記(11)に記載の方 法。
- (13) オブジェクト緊急度標識をプッシュされたオブ 40 ジェクトに関連付けて階層中を下方に送信するステップ をさらに含み、前記フィルタリング・ステップがオブジ ェクト緊急度標識の関数である、上記(1)に記載の方 法。
- (14)緊急度標識を1つまたは複数の異なる階層レベルに関連付けるステップをさらに含み、前記ステージング・ステップが、緊急度標識の関数としてコンテンツ階層の1つまたは複数のレベルでオブジェクトをステージングするステップを含む、上記(4)に記載の方法。
- (15) 前記フィルタリング・ステップとステージング 50

- 22・ステップのいずれかがオブジェクト・サイズの関数である、上記(4)に記載の方法。
- (16)前記フィルタリング・ステップと前記ステージング・ステップのいずれかがオブジェクトの寿命または 満了時間の関数である、上記(4)に記載の方法。
- (17)前記ステージング・ステップに応答して、プッシュされたオブジェクトのステージング・ステータスを プッシュされたオブジェクトへ送信するステップをさら に含む、上記(4)に記載の方法。
- 10 (18) プロキシ階層が、前記フィルタリング・ステップと前記ステージング・ステップのいずれがが階層内のすべてのサーバによっては実行されない異種プロキシ階層を含む、上記(4)に記載の方法。
 - (19) PICS利用状況ラベルを作成し、PICSカテゴリ値を使ってプロキシ階層の下位レベルでの総合利用状況情報を表すステップをさらに含み、前記送信ステップがPICS利用状況ラベルを使って総合利用状況情報を階層中を上方に送信するステップを含む、上記
 - (20) PICSステージング・ラベルを作成し、PICSカテゴリ値を使ってプロキシ階層の所与のレベルにおけるステージングされたオブジェクトのステージング・ステータスを表すステップと、PICSステージング・ラベルを使ってステージング・ステータスを階層中を下方に送信するステップをさらに含む、上記(4)に記載の方法。

(2) に記載の方法。

- (21) PICSブッシュ・ラベルを作成し、PICSカテゴリ値を使ってブッシュされたオブジェクトの緊急度標識を表すステップと、PICSブッシュ・ラベルを使って緊急度標識を階層中を下方に送信するステップとをさらに含む、上記(4)に記載の方法。
- (22) メタ情報プロトコルを使って階層中を情報を送信する、上記(1)ないし(3)、(5)、(6)、
- (9) ないし (10)、 (14) ないし (15)、 (19) ないし (20) または (21) のいずれか一項に記載の方法。
- (23) PISCプロトコルを使って階層中を情報を送信する、上記(1)ないし(3)、(5)、(6)、
- (9) ないし(10)、(14) ないし(15)、(19) ないし(20) または(21) のいずれか一項に記載の方法。
- (24) PICS アッシュ・ラベルを作成し、PICS カテゴリ値を使ってアッシュされたオブジェクトのサマリを表すステップと、PICS アッシュ・ラベルを使ってサマリを階層中を下方に送信するステップとをさらに含む、上記(4)に記載の方法。
- (25) 階層外のプロキシ・ノードについてのステージング決定に基づいてオブジェクトの適応ステージングを 行うステップをさらに含む、上記(1)に記載の方法。
- (26) プッシュされたオブジェクトのストリームが階



層中を下方に送信されるプロキシ階層において、その後 プッシュされるオブジェクトを動的にフィルタリングす る方法であって、プッシュ・ストリームにメタ情報の注 釈を付けるステップと、前記の注釈付けステップに応答 して、1つまたは複数のプッシュされたオブジェクトを フィルタリングするステップとを含む方法。

(27) フィルタリング決定とステージング決定のいずれかが、コンテンツ階層のレベルが異なると変わる、上記(6) に記載の方法。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の機能を備えた上位レベル・クライアントーサーバ・アーキテクチャの図である。

【図2】図1のサーバの例を示す図である。

【図3】サーバ論理の例を示す図である。

【図4】ヘッド要求ハンドラの例を示す図である。

【図5】プッシュ・ハンドラの例を示す図である。

【図6】 ブッシュ・オブジェクト・フィルタリング・ルーチンの例を示す図である。

【図7】 プッシュ・サマリ・フィルタリング・ルーチン

の例を示す図である。

【図8】ステージング決定ルーチンの例を示す図である。

【図9】ステージング緊急度の計算例を示す図である。

【図10】欠落したブッシュ・オブジェクト要求ハンドラの例を示す図である。

【図11】 ブッシュ実行ルーチンの例を示す図である。 【符号の説明】

20 ウェブ・サイト

10 25 インターネット

30 レベル0プロキシ

35 レベル1プロキシ

37 レベル1プロキシ

40 レベル2プロキシ

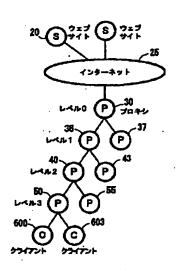
43 レベル2プロキシ

50 レベル3プロキシ

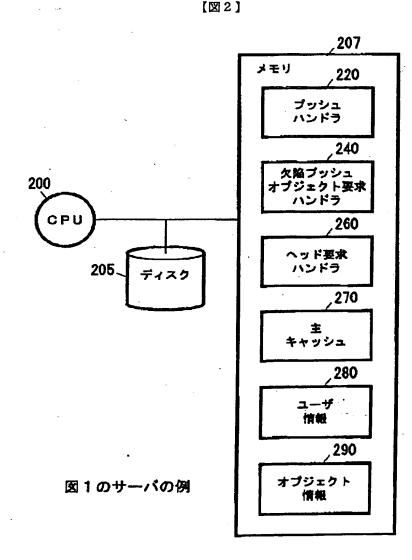
.600 クライアント

603 クライアント

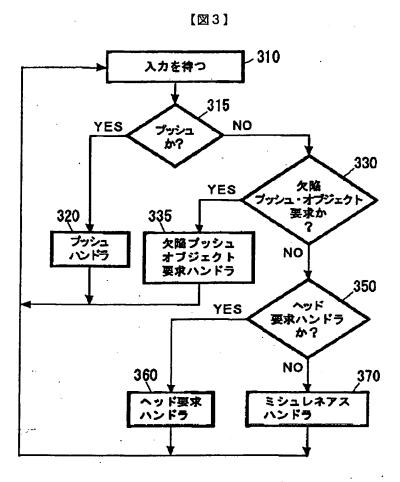
【図1】



プロキシ・サーバの発展





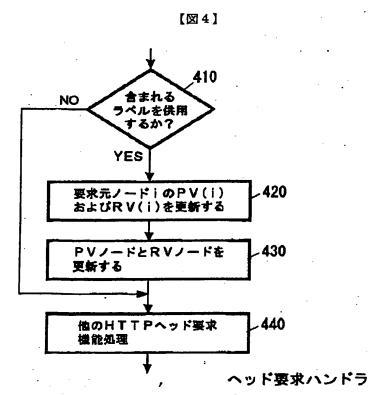


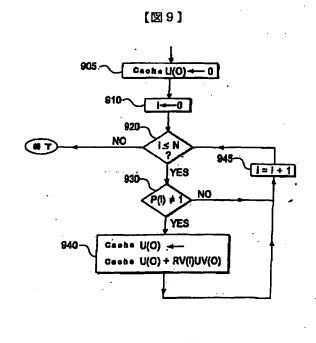
710
NO 1 S N
720
720
730
YES
730
Q(RV(1), PV(1))
NO
750
P(1) = 0.5

【図7】

ブッシュ・サマリ・フィルタリング・ルーチン

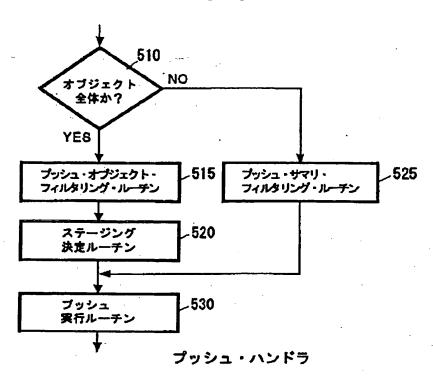
サーバ論理の例



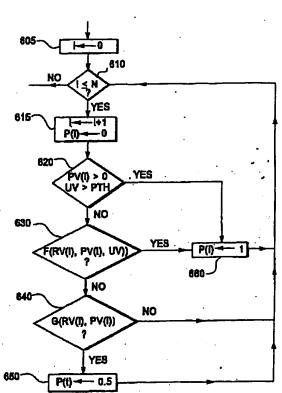


ステージング緊急度の計算

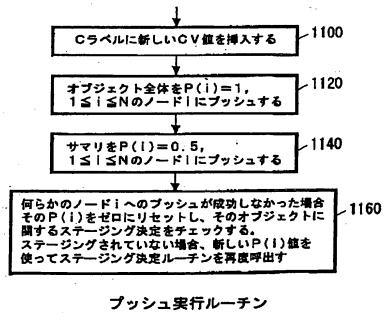




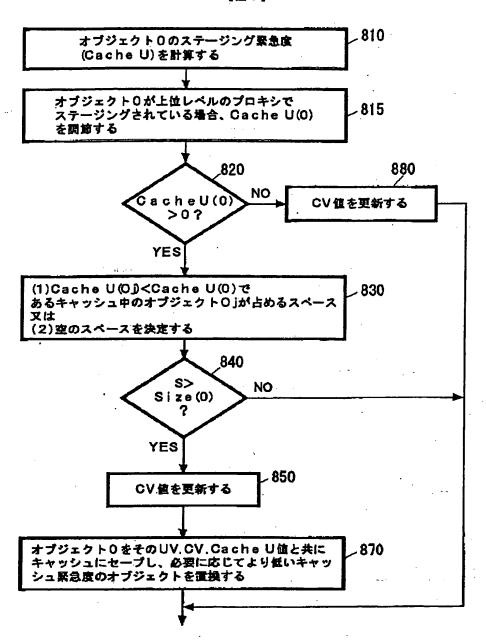




【図11】

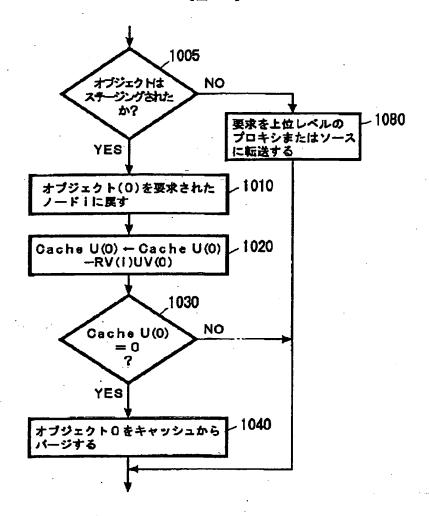


[図8]



ステージング決定ルーチン

[図10]



欠陥 プッシュ・オブジェクト 要求ハンドラ

フロントページの続き

(72)発明者 ピーター・ケニス・マルキン

アメリカ合衆国10502 ニューヨーク州 アーズレイ ブランブル・ブルック・ロ

ード 64

(72)発明者 ロバート・ジェフリー・シュロス

アメリカ合衆国10510 ニューヨーク州 プライアークリフ・マナー ホルブルッ

ク・レーン 155

(72)発明者 フィリップ・シー=ルン・ユー

アメリカ合衆国10514 ニューヨーク州

チャパクア ストーノウェイ 18

(56)参考文献 特開 平4-135261 (JP, A)

特開 平6-44153 (JP, A)

特開 平7-141242 (JP, A)

特開 平9-204347 (JP, A)

Computer Networks and ISDN Systems (1998) Philip S. Yu, Ed waed A. MacNair" Per fomance study of a collaborative met hod for hierarchic al caching in proxy servers" p. 215-224

(58)調査した分野(Int.Cl.*, DB名)

G06F 12/00 546

G06F 13/00 355